

Trilha de Teoria da Computação

Para receber um certificado dessa trilha, o aluno deve cursar

- ▶ as obrigatórias de pelo menos 2 módulos e
- ▶ pelo menos 7 disciplinas da trilha.

Trilha de Teoria da Computação

Para receber um certificado dessa trilha, o aluno deve cursar

- ▶ as obrigatórias de pelo menos 2 módulos e
- ▶ pelo menos 7 disciplinas da trilha.

Três módulos:

- ▶ Algoritmos
- ▶ Otimização (Marcel; 11 de abril)
- ▶ Matemática discreta (Yoshi; 13 de junho)

Trilha de Teoria da Computação

Para receber um certificado dessa trilha, o aluno deve cursar

- ▶ as obrigatórias de pelo menos 2 módulos e
- ▶ pelo menos 7 disciplinas da trilha.

Três módulos:

- ▶ Algoritmos
- ▶ Otimização (Marcel; 11 de abril)
- ▶ Matemática discreta (Yoshi; 13 de junho)

Hoje: **Módulo Algoritmos**

Escalonamento de máquinas idênticas

Dados: m máquinas

t tarefas

duração $d[i]$ da tarefa i ($i = 1, \dots, t$)

Escalonamento de máquinas idênticas

Dados: m máquinas

t tarefas

duração $d[i]$ da tarefa i ($i = 1, \dots, t$)

um escalonamento é

uma partição $\{M[1], \dots, M[m]\}$ de $\{1, \dots, t\}$

Escalonamento de máquinas idênticas

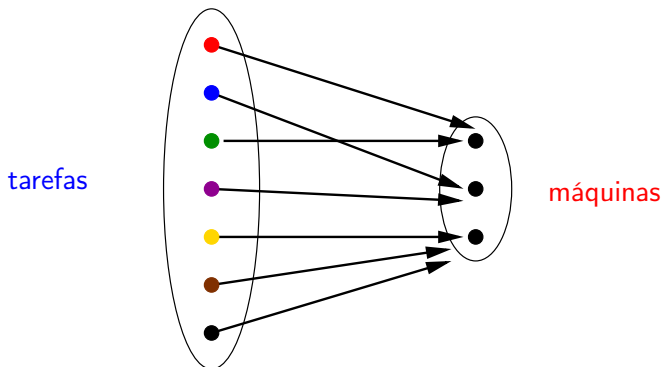
Dados: m máquinas

t tarefas

duração $d[i]$ da tarefa i ($i = 1, \dots, t$)

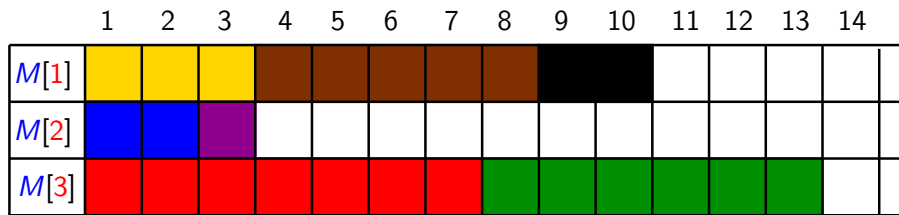
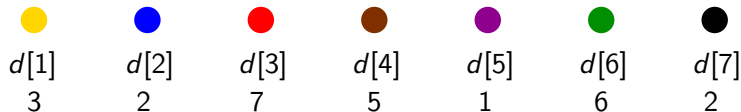
um escalonamento é

uma partição $\{M[1], \dots, M[m]\}$ de $\{1, \dots, t\}$



Exemplo 1

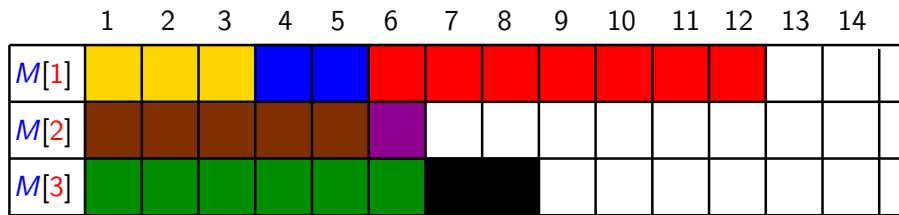
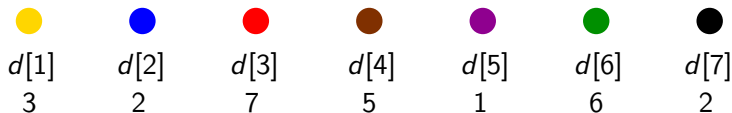
$$m = 3 \quad t = 7$$



$\{\{1, 4, 7\}, \{2, 5\}, \{3, 6\}\} \Rightarrow$ Tempo de conclusão = 13

Exemplo 2

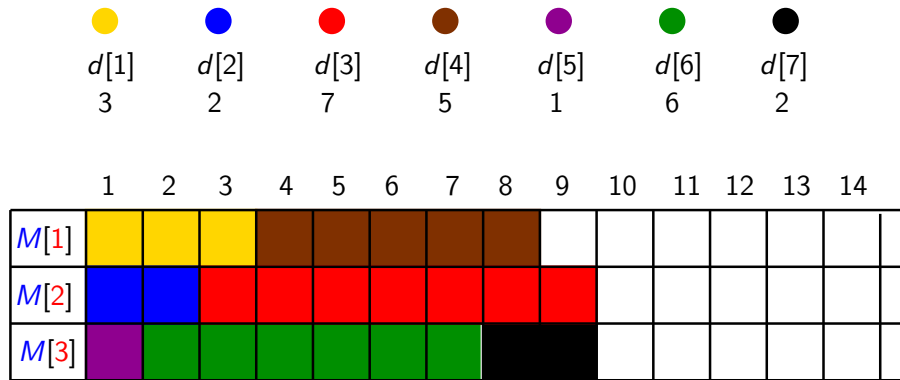
$$m = 3 \quad t = 7$$



$\{\{1, 2, 3\}, \{4, 5\}, \{6, 7\}\} \Rightarrow$ Tempo de conclusão = 12

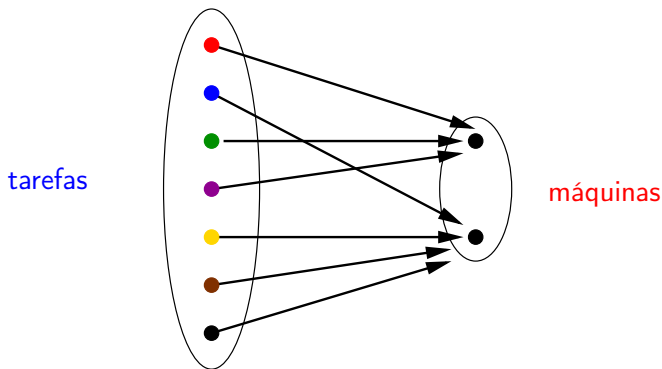
Problema

Encontrar um escalonamento com tempo de conclusão **mínimo**.



$\{\{1, 4\}, \{2, 3\}, \{5, 6, 7\}\} \Rightarrow \text{Tempo de conclusão} = 9$

NP-difícil mesmo para $m = 2$



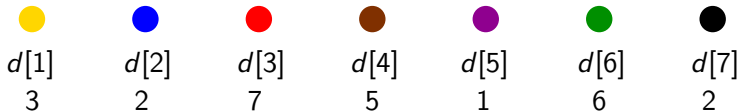
Algoritmo: testa todo $M[1] \subseteq \{1, \dots, t\}$ e escolhe melhor

2^t subconjuntos \Rightarrow exponencial

NP-difícil \Rightarrow é improvável que exista algoritmo polinomial
que resolva o problema (se existir, $P = NP$)

Algoritmo de Graham

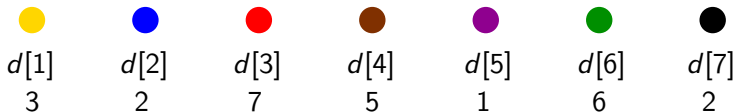
Atribui, uma a uma, cada tarefa à máquina menos ocupada.



| | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 |
|--------|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|
| $M[1]$ | | | | | | | | | | | | | | |
| $M[2]$ | | | | | | | | | | | | | | |
| $M[3]$ | | | | | | | | | | | | | | |

Algoritmo de Graham

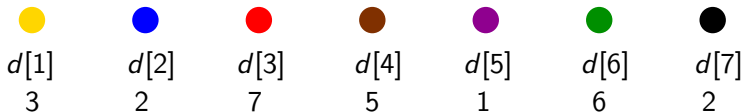
Atribui, uma a uma, cada tarefa à máquina menos ocupada.



| | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 |
|--------|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|
| $M[1]$ | | | | | | | | | | | | | | |
| $M[2]$ | | | | | | | | | | | | | | |
| $M[3]$ | | | | | | | | | | | | | | |

Algoritmo de Graham

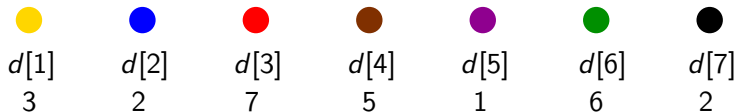
Atribui, uma a uma, cada tarefa à **máquina menos** ocupada.



| | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 |
|--------|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|
| $M[1]$ | | | | | | | | | | | | | | |
| $M[2]$ | | | | | | | | | | | | | | |
| $M[3]$ | | | | | | | | | | | | | | |

Algoritmo de Graham

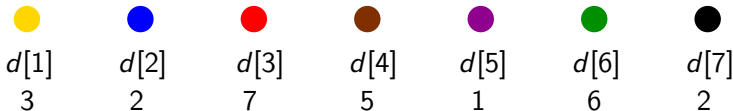
Atribui, uma a uma, cada tarefa à **máquina** **menos** ocupada.



| | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 |
|--------|---|---|---|---|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|
| $M[1]$ | | | | | | | | | | | | | | |
| $M[2]$ | | | | | | | | | | | | | | |
| $M[3]$ | | | | | | | | | | | | | | |

Algoritmo de Graham

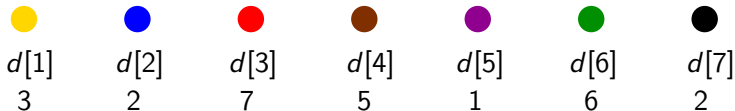
Atribui, uma a uma, cada tarefa à **máquina** **menos** ocupada.



| | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 |
|--------|--------|--------|--------|-------|-------|-------|-------|---|---|----|----|----|----|----|
| $M[1]$ | Yellow | Yellow | Yellow | | | | | | | | | | | |
| $M[2]$ | Blue | Blue | Brown | Brown | Brown | Brown | Brown | | | | | | | |
| $M[3]$ | Red | Red | Red | Red | Red | Red | Red | | | | | | | |

Algoritmo de Graham

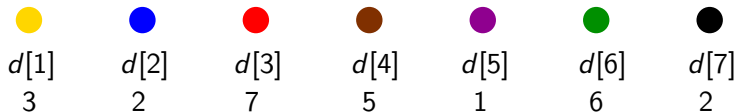
Atribui, uma a uma, cada tarefa à **máquina** **menos** ocupada.



| | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 |
|--------|--------|--------|--------|--------|-------|-------|-------|---|---|----|----|----|----|----|
| $M[1]$ | Yellow | Yellow | Yellow | Purple | | | | | | | | | | |
| $M[2]$ | Blue | Blue | Brown | Brown | Brown | Brown | Brown | | | | | | | |
| $M[3]$ | Red | Red | Red | Red | Red | Red | Red | | | | | | | |

Algoritmo de Graham

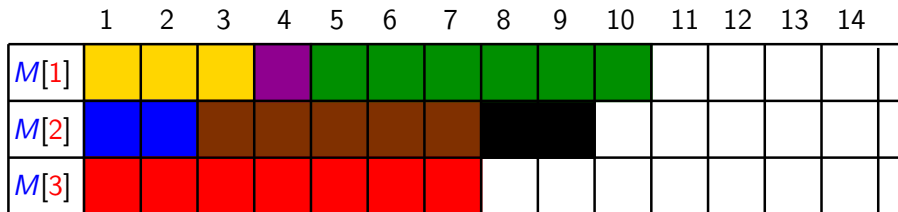
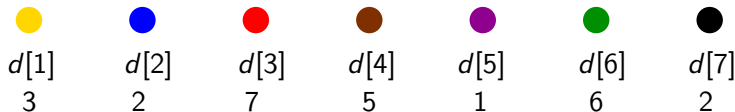
Atribui, uma a uma, cada tarefa à **máquina** **menos** ocupada.



| | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | 12 | 13 | 14 |
|--------|--------|--------|--------|--------|-------|-------|-------|-------|-------|-------|----|----|----|----|
| $M[1]$ | Yellow | Yellow | Yellow | Purple | Green | Green | Green | Green | Green | Green | | | | |
| $M[2]$ | Blue | Blue | Brown | Brown | Brown | Brown | Brown | | | | | | | |
| $M[3]$ | Red | Red | Red | Red | Red | Red | Red | | | | | | | |

Algoritmo de Graham

Atribui, uma a uma, cada tarefa à **máquina** **menos** ocupada.



Escalonamento-Graham

Recebe números inteiros positivos m e t e um vetor $d[1..t]$ e
devolve um escalonamento de $\{1, \dots, t\}$ em m máquinas.

ESCALONAMENTO-GRAHAM (m, t, d)

```
1  para  $j \leftarrow 1$  até  $m$  faça
2       $M[j] \leftarrow \emptyset$ 
3       $T[j] \leftarrow 0$ 
4  para  $i \leftarrow 1$  até  $t$  faça
5      seja  $k$  tal que  $T[k]$  é mínimo
6       $M[k] \leftarrow M[k] \cup \{i\}$ 
7       $T[k] \leftarrow T[k] + d[i]$ 
8  devolva  $\{M[1], \dots, M[m]\}$ 
```

Delimitações para OPT

OPT = menor tempo de conclusão de um escalonamento

- ▶ Duração da tarefa mais longa:

$$\text{OPT} \geq \max\{d[1], d[2], \dots, d[t]\}$$

- ▶ Distribuição balanceada:

$$\text{OPT} \geq \frac{d[1] + d[2] + \dots + d[t]}{m}$$

Qualidade do escalonamento

tarefa i é executada na máquina j a partir do instante T

T_G = conclusão do escalonamento obtido pelo algoritmo

| | 1 | 2 | 3 | 4 | ... | T | | | | | T_G | | | | |
|----------|---|---|---|---|-----|-----|--|--|--|--|-------|--|--|--|--|
| $M[1]$ | | | | | | | | | | | | | | | |
| \vdots | | | | | | | | | | | | | | | |
| $M[j]$ | | | | | | | | | | | | | | | |
| \vdots | | | | | | | | | | | | | | | |
| $M[m]$ | | | | | | | | | | | | | | | |

$$T \cdot m < d[1] + \dots + d[t] \quad \Rightarrow \quad T < \frac{d[1] + \dots + d[t]}{m}$$

Qualidade do escalonamento

| | 1 | 2 | 3 | 4 | ... | T | | | | | T_G | | | |
|----------|---|---|---|---|-----|-----|--|--|--|--|-------|--|--|--|
| $M[1]$ | | | | | | | | | | | | | | |
| \vdots | | | | | | | | | | | | | | |
| $M[j]$ | | | | | | | | | | | | | | |
| \vdots | | | | | | | | | | | | | | |
| $M[m]$ | | | | | | | | | | | | | | |

$$\begin{aligned} T_G &= T + d[j] \\ &< \frac{d[1] + \dots + d[t]}{m} + d[t] \\ &\leq \frac{d[1] + \dots + d[t]}{m} + \max\{d[1], \dots, d[t]\} \\ &\leq \text{OPT} + \text{OPT} = 2 \text{OPT} \end{aligned}$$

Conclusão

ESCALONAMENTO-GRAHAM (m, t, d)

```
1  para  $j \leftarrow 1$  até  $m$  faça
2       $M[j] \leftarrow \emptyset$ 
3       $T[j] \leftarrow 0$ 
4  para  $i \leftarrow 1$  até  $t$  faça
5      seja  $k$  tal que  $T[k]$  é mínimo
6       $M[k] \leftarrow M[k] \cup \{i\}$ 
7       $T[k] \leftarrow T[k] + d[i]$ 
8  devolva  $\{M[1], \dots, M[m]\}$ 
```

O algoritmo ESCALONAMENTO-GRAHAM é uma 2-aproximação.

Módulo Algoritmos

- ▶ MAC0328 Algoritmos em Grafos
- ▶ MAC0414 Autômatos, Computabilidade e Complexidade

Módulo Algoritmos

- ▶ **MAC0328 Algoritmos em Grafos**
- ▶ **MAC0414 Autômatos, Computabilidade e Complexidade**
- ▶ MAC0325 Otimização Combinatória
- ▶ MAC0327 Desafios de Programação I
- ▶ MAC0345 Desafios de Programação II
- ▶ MAC0331 Geometria Computacional
- ▶ MAC0450 Algoritmos de Aproximação
- ▶ MAC0336 Criptografia para Segurança de Dados
- ▶ MAC0465 Biologia Computacional
- ▶ MAC0466 Teoria dos Jogos Algorítmica
- ▶ MAC0333 Armazenamento e Recuperação de Informação
- ▶ MAC0xxx Estruturas de Dados Avançadas

Módulo Matemática Discreta

- ▶ MAT0206 Análise Real
- ▶ MAT0264 Anéis e corpos
- ▶ MAC0320 Introdução à Teoria dos Grafos

Módulo Matemática Discreta

- ▶ MAT0206 Análise Real
- ▶ MAT0264 Aneis e corpos
- ▶ MAC0320 Introdução à Teoria dos Grafos

- ▶ MAT0311 Cálculo Diferencial e Integral V
- ▶ MAT0225 Funções Analíticas
- ▶ MAT0313 Álgebra III
- ▶ MAT0234 Medida e Integração
- ▶ MAE0221/224 Probabilidade I e II
- ▶ MAE0228 Noções de Probabilidade e Processos Estocásticos
- ▶ MAE0326 Aplicações de Processos Estocásticos
- ▶ MAC0414 Autômatos, Computabilidade e Complexidade
- ▶ MAC0775/776 Métodos Probabilísticos em Combinatória e em Teoria da Computação I e II
- ▶ MAC0690/692 Tópicos em Combinatória Contemporânea I e II
- ▶ MAC0436/556 Tópicos de Matemática Discreta I e II
- ▶ MAC0691 Tópicos na Teoria Algébrica dos Grafos.

Módulo Otimização

- ▶ MAC0315 Otimização Linear
- ▶ MAC0325 Otimização Combinatória

Módulo Otimização

- ▶ MAC0315 Otimização Linear
- ▶ MAC0325 Otimização Combinatória
- ▶ MAC0300 Métodos Numéricos da Álgebra Linear
- ▶ MAC0473 Otimização Inteira
- ▶ MAC0450 Algoritmos de Aproximação
- ▶ MAC0427 Programação Não Linear
- ▶ MAC0419 Métodos de Otimização em Finanças
- ▶ MAC0452 Tópicos de Otimização Combinatória I
- ▶ MAC0552 Tópicos de Otimização Combinatória II
- ▶ MAC0461 Introdução ao Escalonamento e Aplicações
- ▶ MAC0418 Tópicos Especiais de Programação Matemática

MAC0328 Algoritmos em Grafos

Objetivos: Estudar algoritmos para problemas fundamentais em grafos.

MAC0328 Algoritmos em Grafos

Objetivos: Estudar algoritmos para problemas fundamentais em grafos.

Programa:

- ▶ Conexão de grafos: componentes, grafos biconexos.
- ▶ Digrafos fortemente conexos (alg. Kosaraju-Sharir, alg. Tarjan).
- ▶ Emparelhamentos máximos em grafos bipartidos.
- ▶ Emparelhamentos em grafos arbitrários (alg. Edmonds).
- ▶ Fluxo máximo (alg. Ford-Fulkerson).
- ▶ Coloração de vértices.
- ▶ Circuitos hamiltonianos.
- ▶ Tópicos opcionais:
link analysis, network analysis, redes aleatórias.

MAC0328 Algoritmos em Grafos

Objetivos: Estudar algoritmos para problemas fundamentais em grafos.

Programa:

- ▶ Conexão de grafos: componentes, grafos biconexos.
- ▶ Digrafos fortemente conexos (alg. Kosaraju-Sharir, alg. Tarjan).
- ▶ Emparelhamentos máximos em grafos bipartidos.
- ▶ Emparelhamentos em grafos arbitrários (alg. Edmonds).
- ▶ Fluxo máximo (alg. Ford-Fulkerson).
- ▶ Coloração de vértices.
- ▶ Circuitos hamiltonianos.
- ▶ Tópicos opcionais:
link analysis, network analysis, redes aleatórias.

Bibliografia principal:

Sedgewick & Wayne, Algorithms, 4a ed., 2011.

MAC0414 Autômatos, Computabilidade e Complexidade

Objetivos: Estudo de vários formalismos para computação e algoritmos e as limitações de certas formas de computação.

MAC0414 Autômatos, Computabilidade e Complexidade

Objetivos: Estudo de vários formalismos para computação e algoritmos e as limitações de certas formas de computação.

Programa:

- ▶ Palavras, linguagens, operações sobre linguagens.
- ▶ Linguagens regulares.
- ▶ Autômatos finitos determinísticos e não determinísticos.
- ▶ Teorema de Kleene.
- ▶ Autômatos reduzidos.
- ▶ Modelos de computação; máquinas de Turing.
- ▶ Tese de Church.
- ▶ Redutibilidade e problemas indecidíveis.
- ▶ Complexidade, problemas decidíveis em tempo polinomial.
- ▶ Não-determinismo versus determinismo.
- ▶ Redutibilidade e problemas NP-completos.
- ▶ Teorema de Cook-Levin.

MAC0414 Autômatos, Computabilidade e Complexidade

Objetivos: Estudo de vários formalismos para computação e algoritmos e as limitações de certas formas de computação.

Programa:

- ▶ Palavras, linguagens, operações sobre linguagens.
- ▶ Linguagens regulares.
- ▶ Autômatos finitos determinísticos e não determinísticos.
- ▶ Teorema de Kleene.
- ▶ Autômatos reduzidos.
- ▶ Modelos de computação; máquinas de Turing.
- ▶ Tese de Church.
- ▶ Redutibilidade e problemas indecidíveis.
- ▶ Complexidade, problemas decidíveis em tempo polinomial.
- ▶ Não-determinismo versus determinismo.
- ▶ Redutibilidade e problemas NP-completos.
- ▶ Teorema de Cook-Levin.

Bibliografia principal:

Sipser, Introduction to the Theory of Computation, 3a ed., 2012.

Módulo Algoritmos

Demais disciplinas:

- ▶ MAC0325 Otimização Combinatória
- ▶ MAC0327 Desafios de Programação I
- ▶ MAC0345 Desafios de Programação II
- ▶ MAC0331 Geometria Computacional
- ▶ MAC0450 Algoritmos de Aproximação
- ▶ MAC0336 Criptografia para Segurança de Dados
- ▶ MAC0465 Biologia Computacional
- ▶ MAC0466 Teoria dos Jogos Algorítmica
- ▶ MAC0333 Armazenamento e Recuperação de Informação
- ▶ MAC0xxx Estruturas de Dados Avançadas

Trilha de teoria

Esse semestre:

- ▶ **MAC0315 Otimização Linear**
- ▶ **MAC0320 Introdução à Teoria dos Grafos**
- ▶ MAC0327 Desafios de Programação I
- ▶ MAC0336 Criptografia para Segurança de Dados
- ▶ MAC0xxx Estruturas de Dados Avançadas

Próximo semestre:

- ▶ **MAC0328 Algoritmos em Grafos**
- ▶ MAC0333 Armazenamento e Recuperação de Informação
- ▶ MAC0345 Desafios de Programação II
- ▶ MAC0427 Programação Não Linear
- ▶ MAC0680 Tópicos em Combinatória Contemporânea I

E uma dentre

- ▶ **MAC0325 Otimização Combinatória**
- ▶ MAC0331 Geometria Computacional
- ▶ MAC0450 Algoritmos de Aproximação